# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2002-010216

(43) Date of publication of application: 11.01.2002

(51)Int.CI.

H04N 5/937 НОЗМ 7/30 HO4N 5/92

HO4N

(21)Application number : 2001-062469

(71)Applicant: CANON INC

(22) Date of filing:

06.03.2001

(72)Inventor: ITOKAWA OSAMU

(30)Priority

Priority number : 2000119611

Priority date : 20.04.2000

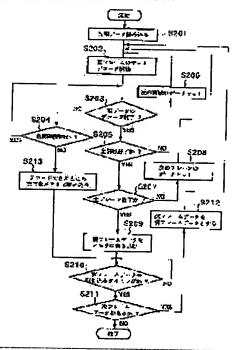
Priority country: JP

(54) DECODING APPARATUS, CONTROL METHOD AND STORAGE MEDIUM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To reduce visual defect between frames even if some frames are not in time for decoding.

SOLUTION: A head of data is read (S201). The decoder starts to decode the data in the read frame (S202). A decoding apparatus monitors, during decoding, whether or not the time for decoding a packet exceeds a predetermined time-limit (S204). When it is determined that the decoding has not been finished in the predetermined time-limit, the decoder writes only decoded part to a memory (S213). The decoder can maintain continuity of image.



# **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

# (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出顧公開番号 特開2002-10216 (P2002-10216A)

最終頁に続く

(43)公開日 平成14年1月11日(2002.1.11)

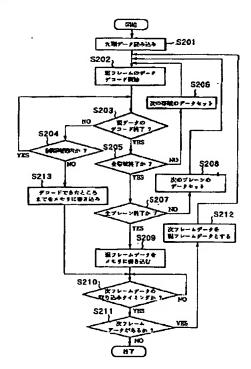
(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号	FΙ			テーマ	コート*(参考)
H04N	5/937		H03M	7/30		Z E	5 C O 5 3
H03M	7/30		H04N	5/93		C	5 C O 5 9
H04N	5/92			5/92		н :	5 J O 6 4
	7/24			7/13		Z	
			審査請求	未請求言	博求項の数35	OL	(全 21 頁)
(21)出願番号	}	特顧2001-62469( P2001-62469)	(71)出願人	000001007 キヤノン様	k式会社		
(22)出顯日		平成13年3月6日(2001.3.6)	(72)発明者	東京都大田区下丸子3丁目30番2号 糸川 修			
(31)優先権主	- 電紙号	特願2000-119611 (P2000-119611)		東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キヤ			
(32) 優先日	- Well . 1	平成12年4月20日(2000.4.20)	İ	ノン株式会			
(33) 優先權主	E張国		(74)代理人		大塚 康徳	<i>(5</i> ) 3	名)

# (54) 【発明の名称】 復号化装置及びその制御方法並びに記憶媒体

### (57)【要約】

【課題】 いくつかのフレームの復号が間に合わなくて も、各フレーム間に対する視覚上の不具合をなくすこ

【解決手段】 先頭データを読み出して(S20 1) 、このフレームのデータのデコードを開始する(S 202)。デコード処理中、このパケットに与えられた デコード処理の所定の制限時間を超えていないかどうか を監視している (S204)。所定の制限時間内にデコ ード処理が終わらなかったとみなされた場合には、デコ ードできたところまでをメモリに書き込む(S21 3)、という処理を行う。これによって、画像の連続性 を保つことができる。



# 【特許請求の範囲】

【請求項1】 入力信号が符号列と、該符号列の復号に 関する時間管理情報とを持つデータで構成され、当該入 力信号を復号化する復号化装置であって、

前記入力信号をバッファリングするバッファリング手段 と、

該バッファリング手段から前記入力信号を読み出して復 号化し、所定のメモリに該復号化データを書き込む復号 化手段と、

該所定のメモリから該復号化データを出力する出力手段 10 と、

前記時間管理情報に基づいて、前記バッファリング手段 と前記復号化手段とに対して制御を行う制御手段とを備 えることを特徴とする復号化装置。

【請求項2】 前記制御手段は、前記時間管理情報から 復号化に必要な時間を判断し、制限時間内に処理が終了 するか否かの判定を行い、全データの処理の終了前に制 限時間になった際に、前記復号化手段に対して復号化の 済んだところまでのデータを前記所定のメモリに書き込 むよう制御を行うことを特徴とする請求項1に記載の復 20 号化装置。

前記制御手段は、全データの処理の終了 【請求項3】 前に制限時間となった際に、復号化の済んだところまで のデータがあらかじめ設定された最低画質以上になって いるか否かの判定を行い、該最低画質以下であれば新た に時間管理情報を追加することで次のデータの処理時間 を現データの処理時間に追加し、次のデータは廃棄する ことを特徴とする請求項2に記載の復号化装置。

【請求項4】 前記復号化手段は、前記制御手段で定め た優先順位に応じて前記バッファリング手段からデータ を読み出して復号化し、前記所定のメモリに対して同じ 順位の位置にデータを書き込むことを特徴とする請求項 1に記載の復号化装置。

【請求項5】 前記復号化手段は、フレームをいくつか の所定のサイズに分割したタイルを処理単位とすること を特徴とする請求項4に記載の復号化装置。

【請求項6】 前記制御手段で定めた優先順位は、各フ レーム毎に異なり、連続するフレームで、同じ位置の優 先順位が同じにならないように決められることを特徴と する請求項4又は5に記載の復号化装置。

【請求項7】 前記制御手段で定めた優先順位は、各フ レームの、画面中央付近のタイルで高くなるように決め られることを特徴とする請求項5に記載の復号化装置。

【請求項8】 前記出力手段は、全データの処理の終了 前に制限時間になった際に前記所定のメモリに書き込ま れた前記復号化の済んだところまでの前記データについ て、当該書き込まれたデータのサイズに応じた画像サイ ズで出力することを特徴とする請求項2に記載の復号化 装置。

前記制御手段は、全データの処理の終了 50 法。 【請求項9】

前に制限時間となった際に、復号化の済んだところまで のデータがあらかじめ設定された最小画像サイズ以上に なっているか否かの判定を行い、該最小画像サイズ以下 であれば新たに時間管理情報を追加することで次のデー タの処理時間を現データの処理時間に追加し、次のデー タは廃棄することを特徴とする請求項2に記載の復号化

【請求項10】 入力信号が符号列と、該符号列の復号 に関する時間管理情報とを持つデータで構成され、当該 入力信号を復号化する復号化装置の制御方法であって、 前記入力信号を所定のバッファにバッファリングするバ ッファリング工程と、

該所定のバッファから前記入力信号を読み出して復号化 し、所定のメモリに該復号化データを書き込む復号化工 程と、

該所定のメモリから該復号化データを出力する出力工程

前記時間管理情報に基づいて、前記バッファリング工程 と、前記復号化工程と、前記出力工程とのうち少なくと も一つの工程に対して制御を行う制御工程とを備えるこ とを特徴とする復号化装置の制御方法。

【請求項11】 前記制御工程は、前記時間管理情報か ら復号化に必要な時間を判断し、制限時間内に処理が終 了するか否かの判定を行い、全データの処理の終了前に 制限時間になった際に、前記復号化工程に対して復号化 の済んだところまでのデータを前記所定のメモリに書き 込むよう制御を行うことを特徴とする請求項10に記載 の復号化装置の制御方法。

【請求項12】 前記制御工程は、全データの処理の終 了前に制限時間となった際に、復号化の済んだところま でのデータがあらかじめ設定された最低画質以上になっ ているか否かの判定を行い、該最低画質以下であれば新 たに時間管理情報を追加することで次のデータの処理時 間を現データの処理時間に追加し、次のデータは廃棄す ることを特徴とする請求項11に記載の復号化装置の制 御方法。

【請求項13】 前記復号化工程は、前記制御工程で定 めた優先順位に応じて前記バッファリング工程からデー タを読み出して復号化し、前記所定のメモリに対して同 じ順位の位置にデータを書き込むことを特徴とする請求 項10に記載の復号化装置の制御方法。

【請求項14】 前記復号化工程は、フレームをいくつ かの所定のサイズに分割したタイルを処理単位とするこ とを特徴とする請求項13に記載の復号化装置の制御方

【請求項15】 前記制御工程で定めた優先順位は、各 フレーム毎に異なり、連続するフレームで、同じ位置の 優先順位が同じにならないように決められることを特徴 とする請求項13又は14に記載の復号化装置の制御方

40

【請求項16】 前記制御工程で定めた優先順位は、各フレームの、画面中央付近のタイルで高くなるように決められることを特徴とする請求項14に記載の復号化装置の制御方法。

【請求項17】 前記出力工程は、全データの処理の終了前に制限時間になった際に前記所定のメモリに書き込まれた前記復号化の済んだところまでの前記データについて、当該書き込まれたデータのサイズに応じた画像サイズで出力することを特徴とする請求項11に記載の復号化装置の制御方法。

【請求項18】 前記制御工程は、全データの処理の終了前に制限時間となった際に、復号化の済んだところまでのデータがあらかじめ設定された最小画像サイズ以上になっているか否かの判定を行い、該最小画像サイズ以下であれば新たに時間管理情報を追加することで次のデータの処理時間を現データの処理時間に追加し、次のデータは廃棄することを特徴とする請求項11に記載の復号化装置の制御方法。

【請求項19】 入力信号が符号列と、該符号列の復号 に関する時間管理情報とを持つデータで構成され、当該 20 入力信号を復号化する復号化装置として機能するプログ ラムコードを格納する記憶媒体であって、

前記入力信号を所定のバッファにバッファリングするバッファリング工程のプログラムコードと、

該所定のバッファから前記入力信号を読み出して復号化 し、所定のメモリに該復号化データを書き込む復号化工 程のプログラムコードと、

該所定のメモリから該復号化データを出力する出力工程 のプログラムコードと、

前記時間管理情報に基づいて、前記バッファリング工程 30 と、前記復号化工程と、前記出力工程とのうち少なくとも一つの工程に対して制御を行う制御工程のプログラムコードとを格納することを特徴とする記憶媒体。

【請求項20】 前記最低画質を設定する最低画質設定 手段を更に備えることを特徴とする請求項3に記載の復 号化装置。

【請求項21】 前記最低画質設定手段は、前記復号化 手段の処理能力に応じて前記最低画質を設定することを 特徴とする請求項20に記載の復号化装置。

【請求項22】 前記最低画質設定手段は、前記復号化 40 手段の処理能力と指定された再生速度との関係に基づいて前記最低画質を設定することを特徴とする請求項21 に記載の復号化装置。

【請求項23】 前記再生速度と前記最低画質との対応 関係を示す第1のテーブルを有し、

前記最低画質設定手段は、該第1のテーブルを参照して 前記指定された再生速度に対応する前記最低画質を設定 することを特徴とする請求項22に記載の復号化装置。

【請求項24】 前記最小画像サイズを設定する最小画像サイズ設定手段を更に備えることを特徴とする請求項 50

9に記載の復号化装置。

【請求項25】 前記最小画像サイズ設定手段は、前記 復号化手段の処理能力に応じて前記最低画質を設定する ことを特徴とする請求項24に記載の復号化装置。

【請求項26】 前記最小画像サイズ設定手段は、前記 復号化手段の処理能力と指定された再生速度との関係に 基づいて前記最低画質を設定することを特徴とする請求 項25に記載の復号化装置。

【請求項27】 前記再生速度と前記最小画像サイズと 10 の対応関係を示す第2のテーブルを有し、

前記最小画像サイズ設定手段は、該第2のテーブルを参照して前記指定された再生速度に対応する前記最小画像サイズを設定することを特徴とする請求項26に記載の復号化装置。

【請求項28】 前記最低画質を設定する最低画質設定 工程を更に有することを特徴とする請求項12に記載の 復号化装置の制御方法。

【請求項29】 前記最低画質設定工程は、前記復号化工程の処理能力に応じて前記最低画質を設定することを特徴とする請求項28に記載の復号化装置の制御方法。

【請求項30】 前記最低画質設定工程は、前記復号化工程の処理能力と指定された再生速度との関係に基づいて前記最低画質を設定することを特徴とする請求項29に記載の復号化装置の制御方法。

【請求項31】 前記最低画質設定工程は、前記再生速度と前記最低画質との対応関係を示す第1のテーブルを参照して、前記指定された再生速度に対応する前記最低画質を設定することを特徴とする請求項30に記載の復号化装置の制御方法。

【請求項32】 前記最小画像サイズを設定する最小画像サイズ設定工程を更に有することを特徴とする請求項18に記載の復号化装置の制御方法。

【請求項33】 前記最小画像サイズ設定工程は、前記復号化工程の処理能力に応じて前記最低画質を設定することを特徴とする請求項32に記載の復号化装置の制御方法。

【請求項34】 前記最小画像サイズ設定工程は、前記 復号化工程の処理能力と指定された再生速度との関係に 基づいて前記最低画質を設定することを特徴とする請求 項33に記載の復号化装置の制御方法。

【請求項35】 前記最小画像サイズ設定工程は、前記 再生速度と前記最小画像サイズとの対応関係を示す第2 のテーブルを参照して、前記指定された再生速度に対応 する前記最小画像サイズを設定することを特徴とする請 求項34に記載の復号化装置の制御方法。

## 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、動画像を復号化する装置及びその制御方法並びに記憶媒体に関するものである。

### [0002]

【従来の技術】カラー静止画像の符号化方式として、国際標準であるJPEGが広く知られている。また、JPEGより更に多機能を有する圧縮方法として、ウェーブレット変換をベースとした新たな符号化方式、いわゆるJPEG2000が規格化されつつある。

【0003】 更にウェーブレット変換を動画像符号化に適用しようとすることも考えられつつある。

#### [0004]

【発明が解決しようとする課題】近年CPUの処理速度 10 の向上に伴い、上記ウェーブレット変換技術を用いて圧縮された動画像の処理も実現が可能になってきた。動画の場合に特に考慮しなければならない問題は、データが連続しているので、一定時間内にデコード処理を終える必要があることにある。

【0005】本発明は以上の問題点に対して鑑みたものであり、いくつかのフレームの復号が間に合わなくても、各フレーム間に対する視覚上の不具合をなくすことを目的とする。

# [0006]

【課題を解決するための手段】本発明の目的を達成するために、例えば本発明の復号化装置は以下の構成を備える。すなわち、入力信号が符号列と、該符号列の復号に関する時間管理情報とを持つデータで構成され、当該合号を復号化する復号化装置であって、前記入力信号を復号化するバッファリング手段と、前記入力信号を読み出して復号化し、所定のメモリに該復号化データを書き込む復号化手段と、該所定のメモリから該復号化データを出力するコアリング手段と、前記時間管理情報に基づいて、前記バッファリング手段と前記復号化手段とに対して制御を行う制御手段とを備えることを特徴とする。

# [0007]

【発明の実施の形態】以下添付図面に従って、本発明を 好適な実施形態に従って詳細に説明する。なお、以下各 実施形態において説明するフローチャートに従ったプロ\*

> d(n)=x(2\*n+1)-floor((x(2\*n)+x(2\*n+2))/2) (式1) s(n)=x(2\*n)+floor((d(n-1)+d(n))/4) (式2)

20

ただし、x (n) は変換対象となる画像信号であり、f1 oor(r)はrを超えない最大の整数値を表す。

【0013】以上の処理により、画像信号に対する1次元の離散ウェーブレット変換処理が行われる。2次元の離散ウェーブレット変換は、1次元の変換を画像の水平・垂直方向に対して順次行うものであり、その詳細は公知であるのでここでは説明を省略する。

【0014】図8(c)は2次元の変換処理により得られる2レベルの変換係数群の構成であり、画像信号は異なる周波数帯域の係数列HH1,HL1,LH1,…. LLに分解される。なお、以降の説明ではこれらの係数 列をサブバンドと呼ぶ。各サブバンドの係数は後続の量 50

\*グラムコードは、各実施形態における復号化装置の不図 示のRAMやROMなどにより構成されるメモリに格納 されており、CPUにより読み出され、実行されるもの とする。

【0008】 [第1の実施形態] まず、ウェーブレット 変換をベースにした従来の符号化方式について説明す ス

【0009】 (エンコーダ) 従来のエンコーダの構成を示すブロック図である図7において、701は画像入力部、702は離散ウェーブレット変換(DWT)部、703は量子化部、704はエントロピ符号化部、705は符号出力部である。

【0010】まず、画像入力部701に対して符号化対象となる画像を構成する画素信号がラスタースキャン順に入力され、その出力は離散ウェーブレット変換部702に入力される。以降の説明では画像信号はモノクロの多値画像を表現しているが、カラー画像等、複数の色成分を符号化するならば、RGB各色成分、或いは輝度、色度成分を上記単色成分として圧縮すればよい。

【0011】離散ウェーブレット変換部702は、入力した画像信号に対して2次元の離散ウェーブレット変換処理を行い、変換係数を計算して出力するものである。図8(a)は離散ウェーブレット変換部702の基本構成を表したものであり、入力された画像信号はメモリ801に記憶され、処理部802により順次読み出されて変換処理が行われ、再びメモリ801に書き込まれる。処理部802における処理の構成は同図(b)に示すものとする。同図において、入力された画像信号は遅延来子およびがウンサンプラの組み合わせにより、偶数アドレスおよび奇数アドレスの信号に分離され、2つのフィルタりおよびuによりフィルタ処理が施される。同図のおよびdは、各々1次元の画像信号に対して1レベルの分解を行った際のローパス係数およびハイパス係数を表しており、次式により計算されるものとする。

[0012]

子化部703に出力される。

【0015】 量子化部703は、入力した係数を所定の量子化ステップにより量子化し、その量子化値に対するインデックス(量子化インデックス)を出力する。ここで、量子化は次式により行われる。

# [0016]

 $q=sign(c) floor (abs(c)/\Delta)$  (式 3) sign(c)=1;c>=0 (式 4) sign(c)=-1;c<=0 (式 5)

ここで、cは量子化対象となる係数である。また、上式においてfloor(X)はXを超えない最大の整数値を表す。

) また、Δの値として 1を選択することも可能である。こ

の場合、実際に量子化は行われず、量子化部703に入 力された変換係数はそのまま後続のエントロピ符号化部 704に出力される。

【0017】エントロピ符号化部704は入力した量子 化インデックスをビットプレーンに分解し、ビットプレ ーンを単位に2値算術符号化を行ってコードストリーム を出力する。

【0018】図9はエントロピ符号化部704の動作を 説明する図であり、この例においては4×4の大きさを 持つサブバンド内の領域において非0の量子化インデッ クスが3個存在しており、それぞれ+13, -6, +3 の値を持っている。エントロピ符号化部704はこの各 サブバンド領域を走査して全量子化インデックスの中で 最大値Mを求め、次式により最大の量子化インデックス を表現するために必要なビット数Sを計算する。

## [0019]

S=ceil(log2(abs(M)))

ここでceil(x)はx以上の整数の中で最も小さい整数値 を表す。図9においては、最大の量子化インデックス値 Mは13であるので(式6)よりSは4と計算され、シ 20 ーケンス中の16個の量子化インデックスは同図(b) に示すように4つのビットプレーンを単位として処理が 行われる。

【0020】最初にエントロピ符号化部704は最上位 ビットプレーン(同図MSBで表す)の各ビットを2値 算術符号化し、ビットストリームとして出力する。次に ビットプレーンを1レベル下げ、以下同様に対象ビット プレーンを最下位ビットプレーン(同図LSBで表す) に至るまで、ビットプレーン内の各ビットを符号化し符 号出力部705に出力する。この時、各量子化インデッ クスの符号は、ビットプレーン走査において最初に非0 ビットが検出されるとそのすぐ後に当該量子化インデッ クスの符号がエントロピ符号化される。

【0021】図10は、このようにして生成され出力さ れる符号列の構成を表した概略図である。同図(a)は 符号列の全体の構成を示したものであり、MHはメイン ヘッダ、THはタイルヘッダ、BSはビットストリーム である。メインヘッダMHは同図(b)に示すように、 符号化対象となる画像のサイズ(水平および垂直方向の 画素数)、画像を複数の矩形領域であるタイルに分割し た際のサイズ、各色成分数を表すコンポーネント数、各 成分の大きさ、ビット精度を表すコンポーネント情報か ら構成されている。なお、画像をタイルに分割しない場 合は、タイルサイズと画像サイズは同じ値を取り、対象 画像がモノクロの多値画像の場合コンポーネント数は1 である。

【0022】次にタイルヘッダTHの構成を図10

(c) に示す。タイルヘッダTHには当該タイルのビッ トストリーム長とヘッダ長を含めたタイル長および当該 タイルに対する符号化バラメータから構成される。符号 50 復号化部、1203は逆量子化部、1204は逆離散ウ

化パラメータには離散ウェーブレット変換のレベル、フ ィルタの種別等が含まれている。

【0023】ビットストリームの構成を同図(d)に示 す。同図において、ビットストリームは各サブバンド毎 まとめられ、解像度の小さいサブバンドを先頭として順 次解像度が高くなる順番に配置されている。さらに、各 サブバンド内は上位ビットプレーンから下位ビットプレ ーンに向かい、ビットプレーンを単位として符号が配列 されている。

【0024】図11は、図10とは異なる符号列の構成 を表した概略図である。同図(a)は符号列の全体の構 成を示したものであり、MHはメインヘッダ、THはタ イルヘッダ、BSはビットストリームである。メインへ ッダMHは同図(b)に示すように、符号化対象となる 画像のサイズ(水平および垂直方向の画素数)、画像を 複数の矩形領域であるタイルに分割した際のサイズ、各 色成分数を表すコンポーネント数、各成分の大きさ、ビ ット精度を表すコンポーネント情報から構成されてい る。なお、画像をタイルに分割しない場合は、タイルサ イズと画像サイズは同じ値を取り、対象画像がモノクロ の多値画像の場合コンポーネント数は1である。

【0025】次にタイルヘッダTHの構成を図11

(c) に示す。タイルヘッダTHには当該タイルのビッ トストリーム長とヘッダ長を含めたタイル長および当該 タイルに対する符号化パラメータから構成される。符号 化パラメータには離散ウェーブレット変換のレベル、フ ィルタの種別等が含まれている。ビットストリームの構 成を同図(d)に示す。同図において、ビットストリー ムはビットプレーンを単位としてまとめられ、上位ビッ トプレーンから下位ビットプレーンに向かう形で配置さ れている。各ビットプレーンには、各サブバンドにおけ る量子化インデックスの当該ビットプレーンを符号化し た結果が順次サブバンド単位で配置されている。図にお いてSは最大の量子化インデックスを表現するために必 要なビット数である。このようにして生成された符号列 は、符号出力部705に出力される。

【0026】符号化対象となる画像全体の圧縮率は量子 化ステップ∆を変更することにより制御することが可能 である。また別の方法として、エントロピ符号化部70 4において符号化するビットプレーンの下位ビットを必 要な圧縮率に応じて制限(廃棄)することも可能であ る。この場合には、全てのビットプレーンは符号化され ず上位ビットプレーンから所望の圧縮率に応じた数のビ ットプレーンまでが符号化され、最終的な符号列に含ま

【0027】(デコーダ)次に以上述べたエンコーダに よる符号列を復号化する方法について説明する。

【0028】図12はデコーダの構成を表すブロック図 であり、1201が符号入力部、1202はエントロピ ェーブレット変換部、1205は画像出力部である。 【0029】符号入力部1201は上述の符号列を入力 し、それに含まれるヘッダを解析して後続の処理に必要 なパラメータを抽出し必要な場合は処理の流れを制御 し、あるいは後続の処理ユニットに対して該当するパラ メータを送出するものである。また、符号列に含まれる ビットストリームはエントロピ復号化部1202に出力 される。

【0030】エントロピ復号化部1202はビットストリームをビットプレーン単位で復号化し、出力する。このときの復号化手順を図13に示す。同図は復号対象となるサブバンドの一領域をビットプレーン単位で順次復号化し、最終的に量子化インデックスを復元する流れを図示したものであり、同図の矢印の順にビットプレーンが復号化される。復元された量子化インデックスは逆量子化部1203に出力される。

【0031】逆量子化器1203は入力した量子化インデックスから、次式に基づいて離散ウェーブレット変換係数を復元する。

[0032]

$$c' = \Delta * q ; q \neq 0$$
 (式7)  
 $c' = 0 ; q = 0$  (式8) \*

x'(2\*n)=s'(n)-floor((d'(n-1)+d'(n))/4 (式9) x'(2\*n+1)=d'(n)+floor((x'(2\*n)+x'(2\*n+2))/2 (式10)

20 式により行われる。

[0034]

ここで、(式1)、(式2)、および(式9)、(式10)による順方向および逆方向の離散ウェーブレット変換は完全再構成条件を満たしているため、量子化ステップ $\Delta$ が1であり、ビットプレーン復号化において全てのビットプレーンが復号されていれば、復元された画像信号x)は原画像の信号xと一致する。

【0035】以上の処理により画像が復元されて画像出力部1205に出力される。画像出力部1205はモニタ等の画像表示装置であってもよいし、あるいは磁気ディスク等の記憶装置であってもよい。

【0036】以上述べた手順により画像を復元表示した際の、画像の表示形態について図15を用いて説明する。同図(a)は符号列の例を示したものであり、基本的な構成は図10に基づいている。画像全体を一つのタイルとして設定した場合、符号列中には唯1つのタイルとして設定した場合、符号列中には唯1つのタイルへッダおよびビットストリームが含まれていることとなる。ビットストリームBS0には図に示すように、最も低い解像度に対応するサブバンドであるししから順次解像度が高くなる順に符号が配置されている。

【0037】デコーダはこのビットストリームを順次読み込み、各サブバンドに対応する符号を復号した時点で画像を表示する。同図(b)は各サブバンドと表示される画像の大きさの対応を示したものである。この例では2次元の離散ウェーブレット変換が2レベルであり、LLのみを復号・表示した場合は原画像に対して画素数が水平および垂直方向に元画像に対して1/4縮小された50

\*ここで、qは量子化インデックス、Δは量子化ステップであり、Δは符号化時に用いられたものと同じ値である。c'は復元された変換係数であり、符号化時ではsまたはdで表される係数を復元したものである。変換係数c'は後続の逆離散ウェーブレット変換部1204に出力される。

10

【0033】図14は逆離散ウェーブレット変換部1204の構成および処理のブロック図を示したものである。同図(a)において、入力された変換係数はメモリ1401に記憶される。処理部1402は1次元の逆離散ウェーブレット変換を行い、メモリ1401から順次変換係数を読み出して処理を行うことで、2次元の逆離散ウェーブレット変換を実行する。2次元の逆離散ウェーブレット変換を実行する。2次元の逆離散ウェーブレット変換は、順変換と逆の手順により実行されるが、詳細は公知であるので説明を省略する。また同図(b)は処理部1402の処理ブロックを示したものであり、入力された変換係数はuおよびpの2つのフィルタ処理を施され、アップサンプリングされた後に重ね合わされて画像信号x、が出力される。これらの処理は次

本 (2年142)772 (氏107) 画像が復元される。更にビットストリームを読み込み、レベル2のサブバンド全てを復元して表示した場合は、画素数が各方向に元画像に対して1/2に縮小された画像が復元され、レベル1のサブバンド全てが復号されれば、原画像と同じ画素数の画像が復元される。

30 【0038】以上述べた手順により画像を復元表示した際の、別の画像の表示形態について図16を用いて説明する。同図(a)は符号列の例を示したものであり、基本的な構成は図11に基づいている。画像全体を一つのタイルとして設定した場合、符号列中には唯1つのタイルヘッダおよびビットストリームが含まれていることとなる。ビットストリームBS0には図に示すように、最も上位のビットプレーンから、下位のビットプレーンに向かって符号が配置されている。

【0039】デコーダはこのビットストリームを順次読み込み、各ビットプレーンの符号を復号した時点で画像を表示する。同図(b)は上位のビットプレーンから順次復号が行われたとき、表示される画像の画質変化の例を示したものである。上位のビットプレーンのみが復号されている状態では、画像の全体的な特徴のみが表示されるが、下位のビットブレーンが復号されるに従って、段階的に画質が改善されている。量子化において量子化ステップムが1の場合、全てのビットプレーンが復号された段階で表示される画像は原画像と全く同じとなる。

【0040】上述した従来例において、エントロピ復号 化部1202において復号する下位ビットプレーンを制

30

限 (無視) することで受信或いは処理する符号化データ 量を減少させ、結果的に圧縮率を制御することが可能で ある。このようにすることにより、必要なデータ量の符 号化データのみから所望の画質の復号画像を得ることが 可能である。また、符号化時の量子化ステップ Δが1で あり、復号時に全てのビットプレーンが復号された場合 は、復元された画像が原画像と一致する可逆符号化・復 号化を実現することもできる。

11

【0041】図17は、ビデオとオーディオが多重化さ れたデータが復号化される従来の復号化装置を示したも のである。DEMUX部1701では、ビデオとオーデ ィオのストリームを分離する部分であり、各符号化バッ ファ部1702a、bに送られるデータの単位は一般に アクセスユニットと呼ばれる同期の処理単位となる。こ こでフレームを処理単位とすると、処理の流れは、復号 化バッファ部1702で、フレーム単位のデータを取り 込み、復号化部1703でデコードし、メモリ部170 4にデコードデータを書き込み、出力部1705で表示 となる。アクセスユニットには、そのヘッダ部分に時間 管理情報が含まれており、同期管理に利用されている。 【0042】図18(a)はパケットを受け取ってから 表示するまでのタイミングを図示したものである。 t= t 0 0 のタイミングで受け取った1番目のパケットは、 デコードの処理にD1の時間を要した後、C1の時間だ け表示される。同様にt=t40のタイミングで受け取 った2番目のパケットは、デコードの処理にD2の時間 を要した後、C2の時間だけ表示される。このように、 デコード処理が定められた時間内に終了していれば、一 定の遅延時間でエンコード側と同じデータが復号される ことになる。ここでは説明を簡単にするために、バッフ ァリングのサイズを1フレーム分とする。すると、次の フレームデータの読み込みタイミングまでに処理を終え ることが、デコードの制限時間となる。この場合、ヘッ ダに記述される制限時間は、(t40-t00)という ことになり、1番目のフレームが表示される条件は、D 1 ≤ ( t 40 - t 00) となる。通常この処理時間は、 制限時間よりも十分小さくなるよう設計されている。し かしながら、汎用コンピュータに組み込まれたソフトウ エアによるデコードを行う場合は、他のアプリケーショ ンの実行などにより、CPUの能力を100%この処理 40 に割り当てられるとは限らない。また、一旦ハードディ スクに貯えたデータを高速に読み出す場合など、2倍速 再生では、2倍以上の処理速度が、3倍速再生では、3 倍以上の処理速度が要求される。この時は、パケットへ ッダ内の時間管理情報を再生速度に応じて読み替えて処

【0043】ここで処理速度が間に合わない場合の問題 を、2倍速再生を例に、図18(b)を用いて説明す る。 t = t 0 0 のタイミングで受け取った1 番目のパケ ットは、デコードの処理にD1の時間を要した後、C1 50 読み込みを行い、ステップS202にてこのフレームの

理する必要がある。

の時間だけ表示される。このとき、一番目のパケットに 対しての処理の制限時間は(t20-t00)、または (t40-t00)/2  $\tau b 3$ .  $D1 \le (t40-t0)$ 0)が成り立つので、この場合表示が可能である。しか しながら、t=t20のタイミングで受け取った2番目 のパケットは、デコード処理に要する時間D2が、D2 > (t40-t20) であるため、このパケットのデコ 一ド処理を終える前に次のパケットのデコード処理を始 めなければならなくなる。この場合、デコード途中のデ ータはメモリに書き込まれることなく、次の書き込みが 行われるまで、そのままの状態を保持することになる。 すなわち、1番目のデータが引き続き表示されることに なり、その表示時間は、2番目のデータを表示する時間 C 2 となる。 t = t 4 0 のタイミングで受け取った 3 番 目のパケットは、デコードの処理にD3の時間を要し、 D3≦(t60-t40)であるため、結果の表示が可 能となり、C3の時間だけ表示される。4番目のパケッ トもデコードの処理時間がD4≦(t80-t60)と なるため、結果の表示が可能となり、C4の時間だけ表 示される。

【0044】このような従来のデコード処理では、高速 サーチなどでデコードが間に合わない場合に、フレーム 間に不連続な状態が発生し、時間軸方向に視覚上の不具 合が生じる。よって、この問題を克服するための本実施 形態における復号化装置について以下詳細に説明する。 【0045】図1は、本実施形態における復号化装置の

概略構成のブロック図を示す。101はデマルチプレク サ(DEMUX)部、102は復号化バッファ部、10 3は復号化部、104はメモリ部、105は出力部、1 06は同期制御部である。102aから106a (以降 デコーダ1と呼称する)と、102bから106b(以 降デコーダ2と呼称する)は、同じ構成であり、複数の 復号処理が並列して行われることを示している。一般に は、ビデオのデコードとオーディオのデコードがそれぞ れ対応する。本実施形態において、特徴の一つとなる点 は、各デコーダ1、2に同期制御部を設けたことにある ので、この部分を中心にデコーダ1を例に説明する。な おこの説明はデコーダ2に対しても同じであることは明 白である。

【0046】同期制御部106aでは、アクセスユニッ トのヘッダ部分を読み込み、デコーダ1が処理を終える べき時間を検出する。そして、デコーダ1が必要処理時 間内に処理を終えることができなった場合には、復号化 バッファ部102と復号化部103に対して後述の制御 を行う。制御のタイミングとその処理内容を同処理のフ ローチャートを示した図2を用いて説明する。ここでは アクセスユニットの単位をフレームと仮定して説明す

【0047】まずステップS201にて、先頭データの

データのデコードを開始する。この処理は図1において 復号化部103が復号化バッファ部102から随時デー タを読み出して、復号化処理をしている状態を意味す る。ステップS203の分岐により、復号化処理が終わ るまでは、ステップS204において現在時刻がこのパ ケットに与えられた処理の制限時間を超えていないかど うかを監視している。簡単のためには、次フレームの取 り込みタイミングが来るまでの時間を、与えられたデコ ードの最大処理時間と仮定してもよい。与えられた処理 の制限時間内であれば、現データのデコード作業を続け 10 る。ビットストリームがSNRスケーラブルであれば、 各ビットプレーン毎に各サブバンドのデータが低域側か ら高域側の順に並ぶことになる。図16 (a) に示した 符号列に含まれるビットプレーンがその例である。サブ バンド毎に割り当てるビット数が違う場合は、MSB側 のサブバンド数はLSB側より少なくなる。この例で は、MSB側のサブバンド数は、LL, HL2, LH2 の3つである。図2における最初の現データはビットプ レーン (S-1) のLLバンドである。

【0048】ステップS205を経て、ステップS206で次のサブバンドのデータ、すなわち、HL2が新たな本処理対象としてのデータとしてセットされる。再度以上のループを通ると、LH2が処理され、ビットプレーン(S-1)のに含まれるデータはすべてデコード終了となるので、ステップS207を経て、ステップS208でビットプレーンBitS-2の処理に移る。以上のループを繰り返し、ビットプレーン0までデコードが終了すると、このフレームの全データがデコードできたことになる。

【0049】ステップS209により、現フレームデー タをメモリに書き込む。表示のタイミングは、別途パケ ットヘッダ内の情報に従う。更にステップS210で次 のフレームデータの取り込みタイミングが来たところ で、ステップS211で次のフレームデータが存在する か否かをチェックし、存在していればステップS212 で次フレームデータを現フレームデータとし、ステップ S202の処理に戻る。もし存在していなければ、一連 の処理を終了する。また、ステップS204において、 制限時間内に処理が終わらなかったとみなされた場合は ステップS213においてデコードできたところまでを 40 メモリに書き込む、という処理を行う。表示のタイミン グはパケットヘッダの時間管理情報に従うが、制限時間 内でデコードの処理を終えているので、ヘッダ内で規定 した表示時間と実際のデータの表示時間との間にずれは 生じたい。この関係を図3を用いて説明する。

【0050】図3(a)は図18(b)と同様に、2倍速で再生する場合の例である。 t=t00のタイミングで受け取った1番目のパケットは、デコードの処理に1の時間を要した後、C1の時間だけ表示される。 t=t20のタイミングで受け取った2番目のパケットは、

デコードの処理にD2の時間を要するが、これはD2> (t40-t20) となるため、すべてのデータを復号する時間はない。図4 (a) は本来復号すべきすべての符号化列を示し、図4 (b) は、処理時間が間に合わず、途中まで復号したデータを示している。この例では、最後のビットプレーンBit0とビットプレーンBit1のうちのHL1、LH1、HH1がデコードできていない。したがって、このフレームの画像は、他のフレームよりも画質が若干落ちた画像となる。図3 (c) は、2倍速再生時の画質を説明するものであり、図3

14

(b)の通常再生時の画質に比べて、2フレーム目の画質が若干落ちていることを示している。しかしながら、再生するフレーム数は減っていないので、図3(b)の通常再生時と同様、滑らかな動きは再現できている。このように、処理時間が間に合わない場合は、復号できた分までをメモリに書き込むことで、少なくともそこまでの画質は保証されることになる。

【0051】また、図6は4倍速で再生する場合の例である。t=t00のタイミングで受け取った1番目のパケットは、すべてのデータを復号するのに必要な時間D1には間に合わず、次のパケットを受け取る時間t=t10までにデコードできた分までをC1の時間だけ表示する。D2、D3、D4も同様であり、この例では、A0のパケットすべてが処理時間に間に合わないため、どのフレームも画質が多少落ちる画像を表示することとなっても減っていないので、滑らかな動きは再現できている。

【0052】以上の説明により、各パケット毎に以上のような処理を行うことにより、フレーム間で画質の若干の変化はあるものの、画像の連続性は保つことができる。

【0053】 [第2の実施形態] 第2の実施形態では、 処理時間が所定時間内に収まらなかったフレームにおい ても、画質を一定レベル以上に維持する。本実施形態に おける復号化装置の構成ブロック図は図1と同様であ る。

【0054】本実施形態における復号化装置の復号処理のフローチャートを図5を用いて以下説明する。なお図2に示したフローチャートと同じ処理については説明を省略する。すなわち、ステップS301における処理の時点ではすでにステップS201における処理は終えているものとし、ステップS201における処理については図5では図示しない。

【0055】また、ステップS302で現データのデコードが終了と判定された場合は、以下、ステップS205からS211までの処理と同じ処理を実行する。ステップS303で制限時間になるか否かの判定を行い、時間切れと判定された場合に、次のステップS304に50て、これまで復号したデークがあらかじめ定めておいた

最低の画質よりも高いかどうかの判定を行う。ここで、あらかじめ定めておいた画質とは、例えばビットプレーン (S-1) まではすべて復号できていなければならない、とか、すべてのサブバンドの最上位ビットプレーンまでは復号できていなければならない、などと定めておく。設定される最低画質は、後述するように、復号化部における処理能力に応じて設定されることが好ましい。この判定で、最低画質以上がデコードできていれば、ステップS305に進み、デコード結果をメモリ部104 aに書き込む。

【0056】以下は図2と同様で、ステップS306で次フレームデータの取り込みタイミングを持ち、ステップS307で次フレームデータがあればステップS308で次フレームデータを現フレームデータとしてデコード処理を継続する。次フレームデータがなければ、最終フレームと判断し、一連の処理を終える。

【0057】ステップS304で、最低画質以上の表示が不可能と判定された場合は、ステップS309で次フレームデータの取り込みタイミングを待つ。ステップS310にて次フレームのデータがあれば、ステップS311で制限時間の変更を行う。制限時間の変更は、新たにパケットへッダ内の時間管理情報を追加することによる。すなわち、現フレームの処理時間と次フレームの処理時間と合わせた時間で、現フレームの処理を行う。ステップS312により、次フレームのデータは廃棄され、復号化バッファ部102a内のデータは保持される。

【0058】この関係を図19の4倍速再生の例を用いて説明する。図19(a)は、1番目のフレームのデコード処理では、全符号化データのデコードはできなかっ 30たものの、最低画質は満たしているとして、C1の時間、1番目のフレームの画像を表示する。2番目のフレームのデコードが終了しなかった例であり、このため、3番目のフレームのデコードの制限時間 t = t30まで、2番目のフレームのデコード時間に割り当てている。この2番目のフレームの画像を表示する時間C2は、2フレーム分の時間となる。したがって、3フレーム目の画像を表示しない代わりに、2フレーム目の画像の画質は保持することになる。 40

【0059】最低画質を保証しない場合は、高速再生の速度が上がれば上がるほど、フレーム周波数(1秒あたりのフレームの表示枚数)、すなわち表示フレームレート、は高くなるが、復号化部の処理能力、表示機器の表示能力や、視覚特性上の効果から、フレームを間引いてでも画質の向上を図ったほうがよい場合が生じてくる。図31は、フレーム当たりのデータ量と表示フレームレートとの関係の一例を示す図である。表示フレームレートを上げるには、フレーム当たりのデータ量を減らさなければならず、フレーム当たりのデータ量を増やしたけ50

れば、表示フレームレートを下げなければならない。データ量と画質との間には図22に示すような関係があり、フレーム当たりのデータ量を減らすということは、この場合画質を落とすということになる。フレーム動きの滑らかさと各フレームの画質のバランスをどこにも多かで、最低画質の設定が決定される。簡易な実現手段としては、高速再生の再生速度と最低画質との関係をテーブルとしておくことが考えられ、図32はその一例である。この例では、8ビット精度のデータを仮定しており、2倍速までは全ビットを保証し、4倍速までは上位6ビット、6倍速までは上位4ビットとし、6倍速を超える場合においては、上位3ビットまでの画質を保証するものとしている。

16

【0060】以上の説明により、本実施形態における復号化装置は復号化されるフレームの画質を常に管理していることから、一定画質以上の画像が常に生成されることとなる。

【0061】 [第3の実施形態] 本実施形態における復号化装置の構成ブロック図は図1と同様だが、処理の制御内容が異なる。詳細を図20に示した本実施形態における復号処理のフローチャートを用いて説明する。なお図2に示したフローチャートにおける処理と同じ処理については省略している。ここでの処理単位はフレームではなく、タイルとする。タイルはフレームを複数の領域に分解したもので、領域毎の処理をタイルの数だけ繰り返し処理する。

【0062】まず、現フレームにおける最初のタイルの最初のプレーンについて、処理を帯域毎に行っていく (ステップS2003→S2004のループ)。すべて の帯域の処理を終了すると、次のプレーンについて、処理を繰り返す (ステップS2005→S2006のループ)。すべてのプレーンの処理を終了すると、次のタイルについて、処理を繰り返す (ステップS2007→S2008のループ)。以上の処理を、当該フレーム内の全タイルについて終了するまで繰り返す。

【0063】タイル単位の処理の場合、高速再生時の最低画質を設定しておくと、画面内のタイル間のデータ量の偏りにより、画像が更新される領域に偏りが生じる可能性がある。このため、ステップS2008において、40次のタイルのデータセットをランダムに行うことによってこれを回避する。以下、図21を用いて説明する。

【0064】図21(a)は、1フレームを9つのタイルに分けた例であり、図21(b)から(j)は、これらのタイルを用いた9つのパターンのシャッフリング例である。デコードの優先順位は $T1 \rightarrow T2 \rightarrow \cdots \rightarrow T9$ である。このシャッフリングでは、画面上の各タイルの同じ位置で、優先順位を順番に変えている。これにより、デコーダの処理が間に合わず、T9のデータが復号できない場合、(b)では中央下、(c)では右上、(d)では中央左、というように同じ位置のデータが連続して

復号できないという事態を避けることができる。

【0065】また、デコーダで処理できる時間がT1のタイルのみというような場合、表示の更新は、(b)で中央上、(c)で中央下、(d)で右上というように、毎フレーム異なる位置のデータを更新し、9フレームで一巡する。シャッフリングの実現手段は、各パケットのヘッダを読み、復号化部が復号化バッファ内のどこからデコードするかを決めてやればよい。このとき、ビットストリームデータの読み出し位置と、メモリへの復号化データの書き込み位置は合わせておく。

17

【0066】以上の説明により、本実施形態における復号化装置が行う復号化処理は、復号したフレームの再生時に、復号できなかったタイル位置が異なるために、同じ位置の画像が連続して復号されない事態を避けることができる。

【0067】 [第4の実施形態] 本実施形態における復号化装置の構成ブロック図は図1と同様だが、処理の制御内容が異なる。制御のタイミングおよびその処理内容は、図23に示したフローチャートのとおりである。ここではアクセスユニットの単位をフレームと仮定して説20明する。

【0068】まずステップS2301で、先頭データの 読み込みを行い、ステップS2302で、このフレーム のデータのデコードを開始する。この処理は図1におけ る復号化部103が、復号化バッファ部102から随時 データを読み出して、復号化処理をしている状態を意味 する。

【0069】ステップS2303の分岐により、復号化処理を終えるまでは、ステップS2304において現在時刻がこのパケットに与えられた処理の制限時間を超え 30でいないかどうかを監視している。簡単のため、次フレームの取り込みタイミングが来るまでの時間を、与えられたデコードの最大処理時間と仮定してもよい。与えられた処理の制限時間内であれば、現データのデコード作業を続ける。ビットストリームが空間スケーラブルであれば、各サブバンド毎に各ビットプレーンのデータが上位ビット側から下位ビット側へ順に並ぶことになる。図15(a)に示した符号列に含まれる各サブバンドがその例である。

【0070】ステップS2303で現データのデコード 40 が終了したことを判断すると、ステップS2305に進み、全プレーンを終了したか否かを判断する。このステップS2306で次のプレーンのデータ、すなわち、BitS-2が新たな本処理対象のデータとしてセットされる。以上のループを全プレーンにて終了すると、最初のサブバンドししにおける処理が終了となる。全帯域を終了したか否かを判断するステップS2307を経て、ステップS2308で次のサブバンドHL2の処理に移る。以上のループを繰り返し、最後のサブバンドHH1までデコードが終了する 50

と、このフレームの全データがデコードできたことになる。

18

【0071】次に、ステップS2309で、現フレームデータをメモリに書き込む。表示のタイミングは、別途パケットヘッダ内の情報に従う。更に、ステップS2310で次のフレームデータの取り込みタイミングが来たところで、ステップS2311に進み、次のフレームデータが存在するか否かをチェックし、存在していればステップS2312で次フレームデータを現フレームデータとし、ステップS2302の処理に戻る。もし存在していなければ、一連の処理を終了する。

【0072】また、ステップS2304において、制限時間内に処理が終わらなかったとみなされた場合は、ステップS2313に進み、デコードできたところまでをメモリに書き込む。表示のタイミングはパケットヘッダの時間管理情報に従うが、制限時間内でデコードの処理を終えているので、ヘッダ内で規定した表示時間と実際のデータの表示時間との間にずれは生じない。この関係を図24を用いて説明する。

【0073】図24(a)は図18(b)と同様に、2 倍速で再生する場合の例である。t = t00のタイミングで受け取った1番目のパケットは、デコードの処理にD1の時間を要した後、C1の時間だけ表示される。t = t20のタイミングで受け取った2番目のパケットは、デコードの処理にD2の時間を要するが、これはD2>(t40-t20)となるため、すべてのデータを復号する時間はない。

【0074】図25 (a) は本来復号すべきすべての符号化列を示し、図25 (b) は、処理時間が間に合わず、途中まで復号したデータを示している。この例では、途中のサブバンドHH2における途中のビットプレーンBitS-2までしかデコードできていない。したがって、このフレームの画像は、他のフレームよりも画面サイズが小さい画像となる。

【0075】図24(c)は、2倍速再生時の画像サイズを説明するものであり、図24(b)の通常再生時の画像サイズに比べて、2フレーム目の画像サイズが小さくなっていることを示している。実際には、ひとつのシーンの中で、画像サイズが次々に変わることはあまりった。では、小さな画像サイズになり、符号量の少ないシーンでは標準の画像サイズになる、といった見え方にながっては標準の画像サイズになる、といった見え方になが変化しても、再生するフレーム数は、滑らいないので、図24(b)の通常再生時と同様、滑らいな動きは再現できている。このように、処理時間にむな動きは再現できている。このように、処理時間にむた動きは再現できている。このように、処理時間にむたかない場合は、復号できた分までをメモリに書き込むことで、フレームを間引くことなく、少なくとも復号できた分までの画像サイズは保証されることになる。

【0076】また、図27は4倍速で再生する場合の例 50 である。t=t00のタイミングで受け取った1番目の パケットは、すべてのデータを復号するのに必要な時間 D1には間に合わず、次のパケットを受け取る時間 t = t10までにデコードできた分までをC1の時間だけ表示する。D2、D3、D4も同様であり、この例では、4つのパケットすべてが処理時間に間に合わないため、図27(b)に示すように、どのフレームもサイズが小さい画像を表示することとなる。しかしながら、再生するフレーム数は4倍速となっても減っていないので、滑らかな動きは再現できている。

【0077】以上の説明により、各パケット毎に以上の 10 ような処理を行うことにより、フレーム間でサイズの変 化はあるものの、画像の連続性は保つことができる。

【0078】 [第5の実施形態] 上述した第4の実施形態は、画像サイズを変更することで再生フレーム数を維持するものであったが、本実施形態では、変更される画像サイズに制限を設け、一定の画像サイズを保証することを可能にする。

【0079】本実施形態における復号化装置の構成ブロック図は図1と同様である。図26に示す本実施形態における復号化装置の復号処理のフローチャートを用いて20説明する。なお図23に示したフローチャートと同じ処理については説明を省略する。すなわち、ステップS2601における処理の時点ではすでにステップS2301における処理は終えているものとし、ステップS2301における処理については図26では図示しない。また、ステップS2602で現データのデコードが終了と判定された場合は、ステップS2305からS2311までの処理と同じ処理を実行する。

【0080】ステップS2603で、制限時間になるか否かの判定を行い、時間切れと判定された場合に、次の30ステップS2604で、これまで復号したデータがあらかじめ定めておいた最小画像サイズより大きいかどうかの判定を行う。ここで、あらかじめ定めておいた最小画像サイズとは、例えば、サブバンドのLしまではすべて復号できていなければならない、とか、LL+HL2+LH2のサイズまでは復号できていなければならない、とか、LL+HL2+ にH2+HH2のサイズまでは復号できていなければならない、などと定めておく。設定される最小画像サイズは、後述するように、復号化部における処理能力に応じて設定されることが好ましい。この判定で、最小画像サイズ以上がデコードできていれば、ステップS2605 40に進み、デコード結果をメモリ部104aに書き込む。

【0081】以下の処理は、図23のステップS231 0以降の処理と同様に、ステップS2606で次フレームデータの取り込みタイミングを待ち、ステップS26 07で次フレームデータがあればステップS2608で 次フレームデータを現フレームデータとしてデコード処理を継続する。次フレームデータがなければ、最終フレームと判断し、一連の処理を終える。

【0082】ステップS2604で、最小画像サイズ以上の表示が不可能と判定された場合は、ステップS26 50

09に進み、次フレームデータの取り込みタイミングを待つ。ステップS2610では、次フレームのデータがあるか否かを判断し、次フレームのデータがあれば、ステップS2611に進み、制限時間の変更を行う。制限時間の変更は、新たにパケットヘッダ内の時間管理情報を追加することによる。すなわち、現フレームの処理時間と次フレームの処理時間と合わせた時間で、現フレームの処理を行う。続いて、ステップS2612で、次フレームのデータは廃棄され、復号化バッファ部102a

内のデータは保持される。

20

【0083】この関係を図28の4倍速再生の例を用いて説明する。図28(a)は、1番目のフレームのデコード処理では、全符号化データをデコードはできなかったものの、最小画像サイズは満たしているとして、C1の時間1番目のフレームの画像を表示する。2番目のフレームのデコード処理では、制限時間D2内に最小では、り、このため3番目のフレームのデコードの制限時間はt30まで、2番目のフレームのデコード時間に割りまで、2番目のフレームのデコード時間に割り当てている。表示時間もC2+C3となり、2フレーム分の時間となる。すなわち、3フレーム目の画像を表示しない代わりに、2フレーム目の画像サイズは保持することになる。

【0084】最小画像サイズを保証しない場合は、高速 再生の速度が上がれば上がるほど、フレーム周波数 (1 秒あたりのフレームの表示枚数) は高くなるが、復号化 部の処理能力、表示機器の表示能力や、視覚特性上の効 果から、フレームを間引いてでもある程度の画像サイズ を維持したほうがよい場合が生じてくる。フレーム当た りのデータ量と表示フレームレートとの関係は、図31 に示したとおりである。すなわち、表示フレームレート を上げるには、フレーム当たりのデータ量を減らさなけ ればならず、フレーム当たりのデータ量を増やしたけれ ば、表示フレームレートを下げなければならない。デー タ量と画像サイズには図30に示すような関係があり、 フレーム当たりのデータ量を減らすということは、この 場合画像サイズを小さくするということになる。フレー ム動きの滑らかさと各フレームの画像サイズのパランス をどこにとるかで、最小画像サイズの設定が決定され る。簡易な実現手段としては、高速再生の再生速度と最 小画像サイズとの関係をテーブルとして保持しておくこ とが考えられ、図33はその一例である。この例では、 3倍速まではフル画面を保証し、6倍速までは1/4画 面サイズ、6倍速を超える場合においては、1/8画面 サイズまでの大きさを保証するものとしている。

【0085】以上の説明により、本実施形態における復 号化装置は、復号化されるフレームの最小画像サイズを 常に管理していることから、一定画像サイズ以上の画像 が常に生成されることとなる。

【0086】 [第6の実施形態] 上述した第3の実施形

50

態は、同じタイル位置の画像が連続して復号されない事態を避けるようにしたものであったが、本実施形態では、画面の中央付近のタイルの優先度を高くして、画面中央付近で安定したサイズの画像が得られるようにする。

【0087】本実施形態における復号化装置の構成ブロック図は図1と同様である。図29のフローチャートを用いて、本実施形態における復号処理を説明する。なお図2に示したフローチャートにおける処理と同じ処理については省略している。ここでの処理単位はフレームではなく、タイルである。

【0088】まず、現フレームにおける最初のタイルの最初の帯域について、処理をプレーン毎に行っていく(ステップS2903→S2904のループ)。すべてのプレーンの処理を終了すると、次の帯域について、処理を繰り返す(ステップS2905→S2906のループ)。すべての帯域の処理を終了すると、次のタイルについて、処理を繰り返す(ステップS2907→S2908のループ)。以上の処理を、当該フレーム内の全タイルについて終了するまで繰り返す。

【0089】タイル単位の処理の場合、高速再生時に、 画面内のタイル間にデータ量の偏りにより、タイルの画 像サイズに偏りが生じる可能性がある。このため、タイ ル画像の再生位置に優先度を持たせ、優先度の高い順に デコードを行う。画面の中央付近のタイルに優先度を高 くし、画面端のタイルの優先度を低くすることで、画面 中央付近では、安定したサイズの画像が得られることに なる。

【0090】以上の説明により、本実施形態における復号化装置が行う復号化処理は、復号したフレームの再生時に、復号するタイル位置に優先度を持たせることにより、同じ位置の画像が安定したサイズで復号可能とすることができる。

【0091】 [他の実施形態] 図1に示した上記各実施 形態に係る復号化装置を、汎用パーソナルコンピュータ を用いて実現する場合について説明する。

【0092】図34は、図1に示した復号化装置として機能するパーソナルコンピュータ50であって、そのハードウエア構成を示すブロック図である。図示のように、パーソナルコンピュータ50は、全体の制御をつか 40 さどるCPU1、ブートプログラム等を記憶しているROM2、主記憶装置として機能するRAM3をはじめ、以下の構成を備える。

【0093】HDD4はハードディスク装置である。また、VRAM5は表示しようとするイメージデータを展開するメモリであり、ここにイメージデータ等を展開することでCRT6に表示させることができる。7は、各種設定を行うためのキーボードおよびマウスである。

【0094】HDD4には、図示のように、OSをはじめ、図32および/または図33のテーブルならびに、

図2、図5、20、23、26、29のいずれか1つ以上に示すフローチャートに対応する復号化プログラムが格納されている。復号化プログラムは、図1のデマルチプレクサ部101、復号化部103、および同期制御部106の機能も含む。

22

【0095】また、RAM3は、復号化バッファ部102、メモリ部104としても機能する。出力部105の機能はVRAM5およびCRT6が担う。再生速度の指定、第2の実施形態における最低画質の設定および/または第5の実施形態における最小画像サイズの設定の入力は、キーボードおよびマウスによって実現される。

【0096】そして、HDD4に格納されているOSおよび復号化プログラムは、電源の投入後、RAM3にロードされて、CPU1によって実行されることになる。なお、この構成による復号化処理の実行速度は、このCPU1の処理能力によるところが大きい。したがって、上述した第2の実施形態においては、CPU1の処理能力に応じて最低画質を設定できるように再生速度と最低画質との対応関係を示すテーブル(図32を参照)を作成することが好ましい。同様に、上述した第5の実施形態においては、CPU1の処理能力に応じて最小画像サイズを設定できるように再生速度と最小画像サイズとの対応関係を示すテーブル(図33を参照)を作成することが好ましい。

【0097】以上の構成によれば、上述した実施形態の処理をパーソナルコンピュータを本発明に係る復号化装置として機能させることができることは理解されよう。 【0098】なお、本発明は、複数の機器(例えばホストコンピュータ、インタフェイス機器、リーダ、プリンタなど)から構成されるシステムに適用しても、一つの機器からなる装置(例えば、複写機、ファクシミリ装置など)に適用してもよい。

【0099】また、本発明の目的は、前述した実施形態 の機能を実現するソフトウェアのプログラムコードを記 録した記憶媒体(または記録媒体)を、システムあるい は装置に供給し、そのシステムあるいは装置のコンピュ ータ (またはCPUやMPU) が記憶媒体に格納された プログラムコードを読み出し実行することによっても、 達成されることは言うまでもない。この場合、記憶媒体 から読み出されたプログラムコード自体が前述した実施 形態の機能を実現することになり、そのプログラムコー ドを記憶した記憶媒体は本発明を構成することになる。 また、コンピュータが読み出したプログラムコードを実 行することにより、前述した実施形態の機能が実現され るだけでなく、そのプログラムコードの指示に基づき、 コンピュータ上で稼働しているオペレーティングシステ ム(OS)などが実際の処理の一部または全部を行い、 その処理によって前述した実施形態の機能が実現される 場合も含まれることは言うまでもない。

【0100】さらに、記憶媒体から読み出されたフログ

ラムコードが、コンピュータに挿入された機能拡張カードやコンピュータに接続された機能拡張ユニットに備わるメモリに書込まれた後、そのプログラムコードの指示に基づき、その機能拡張カードや機能拡張ユニットに備わるCPUなどが実際の処理の一部または全部を行い、その処理によって前述した実施形態の機能が実現される場合も含まれることは言うまでもない。

【0101】本発明を上記記憶媒体に適用する場合、その記憶媒体には、先に説明した(図2、5、20、23、26、29のいずれか1つ以上に示す)フローチャ 10ートに対応するプログラムコードが格納されることになる。

#### [0102]

【発明の効果】以上の説明から明らかなように、本発明によれば、いくつかのフレームの復号が間に合わなくても、各フレーム間に対する視覚上の不具合をなくす効果がある。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施形態における復号化装置の 概略構成を示す図である。

【図2】本発明の第1の実施形態における復号化装置が 行う復号処理のフローチャートである。

【図3】本発明の第1の実施形態における復号化装置が 行う復号処理後の画像を説明する図である。

【図4】本発明の第1の実施形態における復号処理を説明するための図である。

【図5】本発明の第2の実施形態における復号化装置が 行う復号処理のフローチャートである。

【図6】本発明の第1の実施形態における復号化装置が 行う復号処理後の画像を説明する図である。

【図7】従来のエンコーダの構成を示すブロック図である。

【図8】離散ウェーブレット変換部702の構成及びサ ブバンドを説明する図である。

【図9】エントロピ符号化部704の動作を説明する図である。

【図10】符号列の構成を示した図である。

【図11】図10とは異なる構成を有する符号列の構成 を示す図である。

【図12】従来のデコーダの構成を示すブロック図であ 40 る。

【図13】エントロピ復号化部1202の動作を説明する図である。

【図14】逆離散ウェーブレット変換部1204の構成

及び処理のブロック図である。

【図15】符号列の構成及び各サブバンド及び表示される画像との対応を示した図である。

24

【図16】図15とは別の符号列の構成及び復号化されるビットプレーンの数による復号化された画像の画質の変化を示す図である。

【図17】ビデオとオーディオが多重化されたデータを 復号するための従来の復号化装置を示す図である。

【図18】従来のパケットを受け取ってから表示するまで処理を説明するための図である。

【図19】本発明の第2の実施形態における復号処理を 説明するための図である。

【図20】本発明の第3の実施形態における復号化装置 が行う復号処理のフローチャートである。

【図21】本発明の第3の実施形態における復号化装置が行うタイル単位の復号処理を説明するための図である。

【図22】 画質とデータ量の関係を説明する図である。

【図23】本発明の第4の実施形態における復号化装置が行う復号処理のフローチャートである。

【図24】本発明の第4の実施形態における復号処理を説明するための図である。

【図25】本発明の第4の実施形態における復号処理を 説明するための図である。

【図26】本発明の第5の実施形態における復号化装置 が行う復号処理のフローチャートである。

【図27】本発明の第4の実施形態における復号処理を 説明するための図である。

【図28】本発明の第5の実施形態における復号処理を 説明するための図である。

【図29】本発明の第6の実施形態における復号化装置が行う復号処理のフローチャートである。

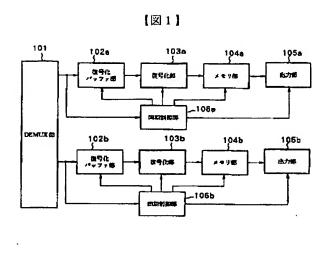
【図30】画像サイズとデータ量の関係を説明する図である。

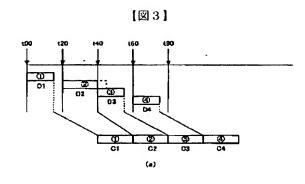
【図31】フレームレートとデータ量の関係を説明する図である。

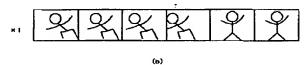
【図32】本発明の第2の実施形態における高速再生の 再生速度と最低画質との関係を表すテーブルの一例を示 す図である。

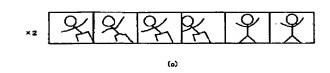
【図33】本発明の第5の実施形態における高速再生の 再生速度と最小画像サイズとの関係を表すテーブルの一 例を示す図である。

【図34】本発明の復号化装置として機能するパーソナルコンピュータの一例を示すブロック図である。



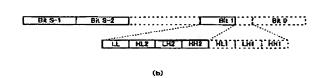






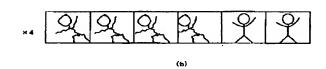


[図4]

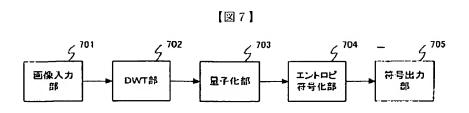


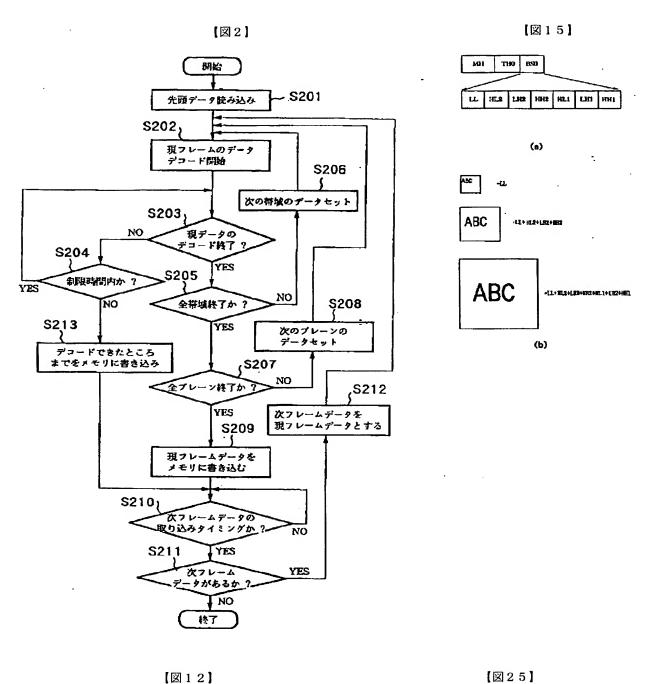
再生速度 最低保証国面サイズ
~1 倍速(スロー再生) フル四面
1 倍速~3倍速 フル画面
3倍速~6倍速 1/4回面
6倍洗~ 1/6回廊

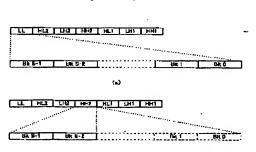
【図33】

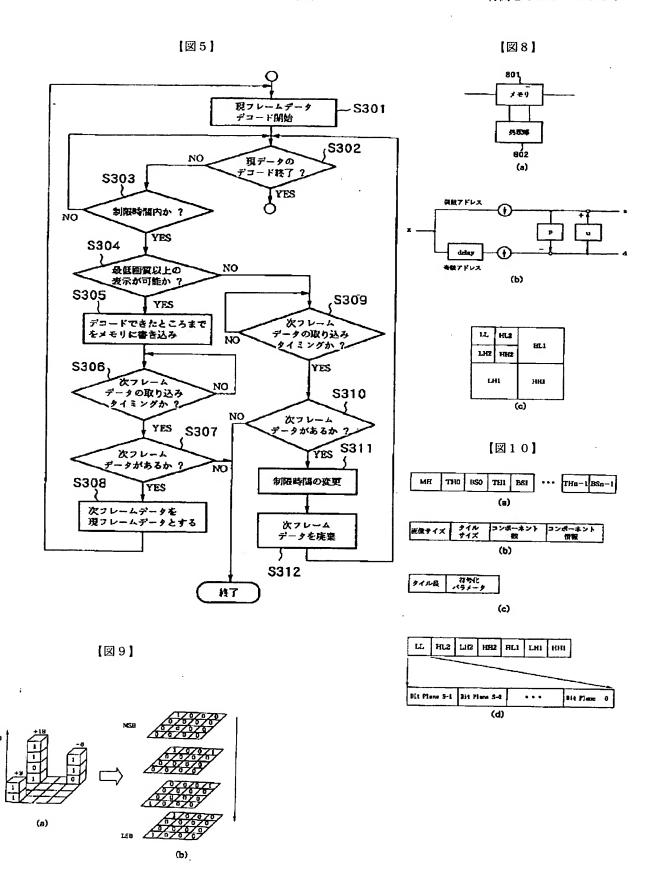


(a)

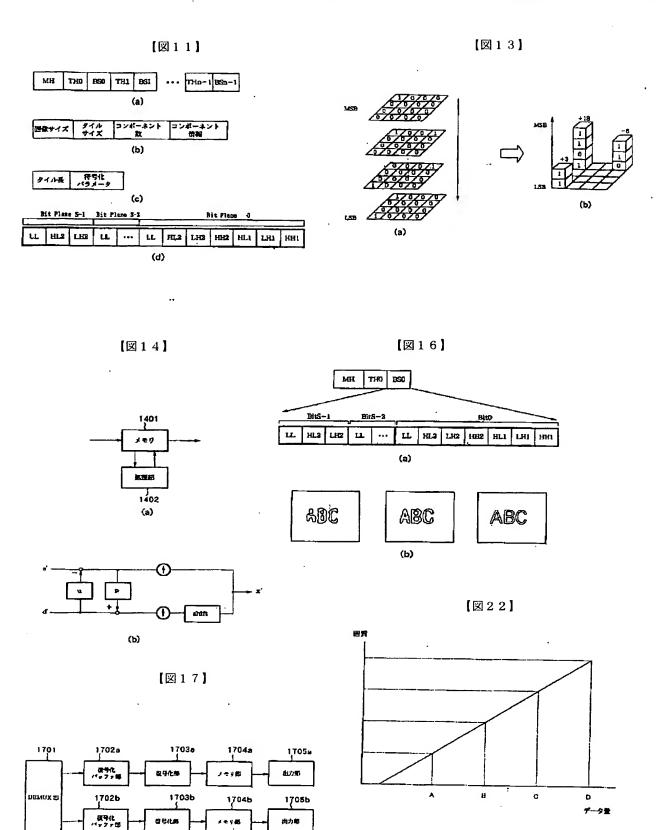


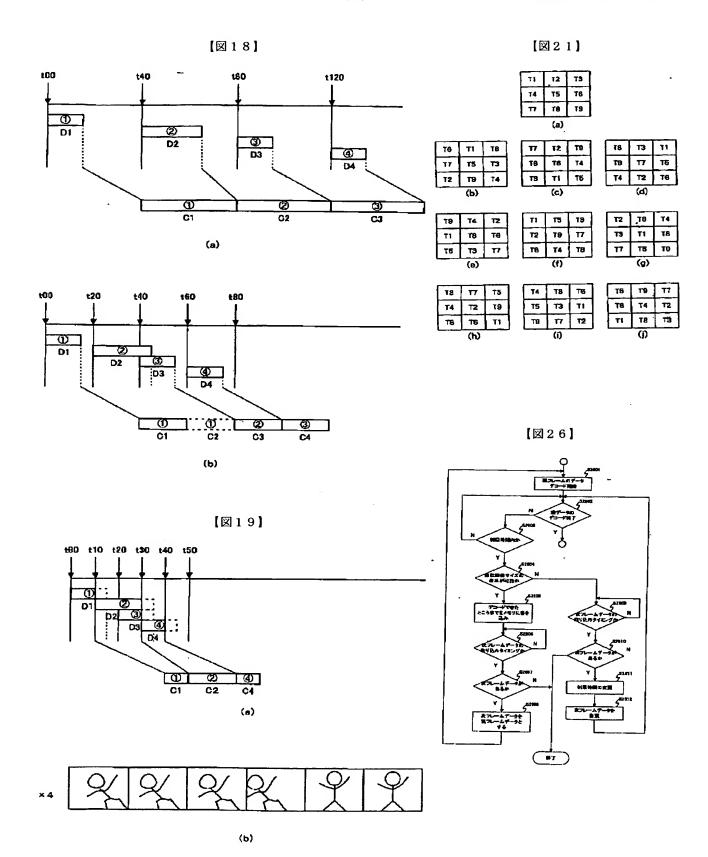


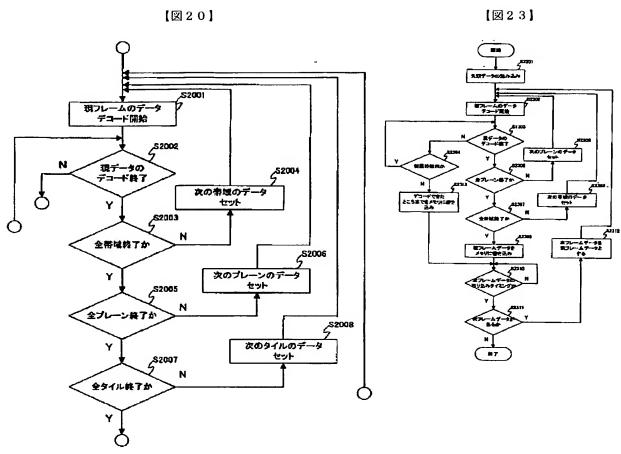


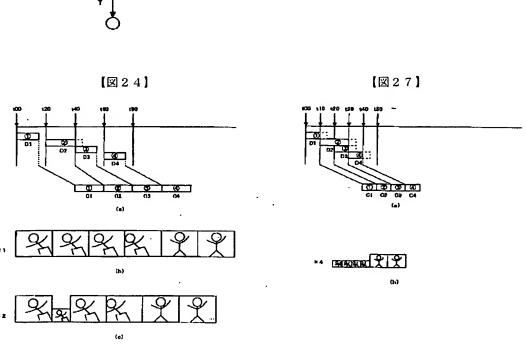


Ξ

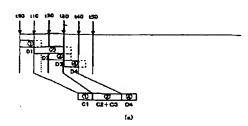








【図28】

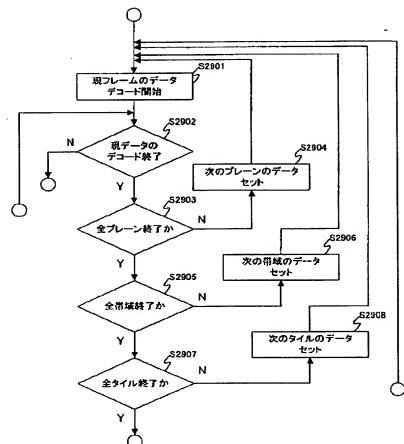


ъ

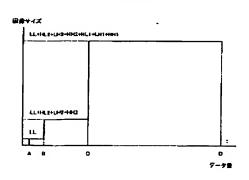
【図32】

再生速度	最低保証部實	
- 1倍達(スロー再生)	上位8ピット	
1 管達~2倍達	上位8ピット	
2倍速~3倍速	上位フピット	
3倍速~4倍基	上位6ピット	
4倍達~5倍達	上位5ピット	
5倍速-6倍速	上位4ピット	
6倍速~	上位3ピット	

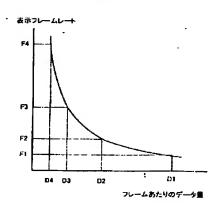
【図29】



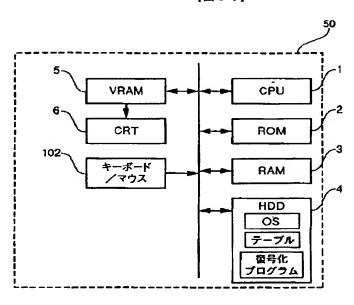
【図30】



【図31】



【図34】



# フロントページの続き

Fターム(参考) 5C053 FA27 HA33 KA04 KA24 KA30

5C059 KK15 MAOO MA24 MC11 ME01

PP01 PP14 RB02 RC04 RC12

TA00 TB04 TC43 TD11 UA05

UA34 UA38

5J064 AA00 BA09 BA15 BB09 BC01

BC02 BC25 BC27 BD01